VOICE COMMUNICATION SYSTEM

Numéro de publication: JP8274812 (A) Date de publication: 1996-10-18

Inventeur(s) FUJII AKIHIRO; FUKUNAGA SHIGERU; NAKAI TOSHIHISA +

Demandeur(s) OKI ELECTRIC IND CO LTD +

Classification:

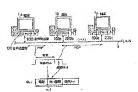
- internationale H04L12/40; H04L12/56; H04L12/40; H04L12/56; (IPC1-7): H04L12/56;

H04L12/40

- européenne Numéro de demande JP19950073166 19950330 Numéro(s) de priorité: JP19950073166 19950330

Abrégé pour JP 8274812 (A)

PURPOSE: To make possible efficient voice communication with high-quality reproduced voices with simple communication protocol configuration. CONSTITUTION: Terminals 1a-1c are connected to a bus type LAN 3. These terminals 1a-1c are composed respectively of voice transmission parts 100, voice reception parts 200, CPU and display devices, etc. With this configuration, the system for permitting the efficient communication with highquality reproduced voices while using under datagram protocols is constructed. When sending a voice to the terminal 1a, the terminal 1b transmits the voice signal of a sound term as a main body packet an transmits an end packet just after the sound term. Further, time information and packet information are added to the headers of these packets in addition to voice data.



Les données sont fournies par la banque de données espacenet - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

四公開特許公報(A)

(11)特許出願公閱番号

特開平8-274812 (43)公開日 平成8年(1996)10月18日

(E1) I-4 C1 8	AMOUNTAIN.	自由参加委员	T2 T	H-90:44二-60:700

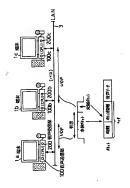
(51) Int.Cl.4	識別記号	庁内整理番号	FΙ		技術表示箇所
H 0 4 L 12/56		9466-5K	H04L 11/20	0 102A	
12/40			11/0	320	

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 19 頁)

(21)出職番号	特顧平7-73166	(71) 出顧人		
			沖電気工業株式会社	
(22)出願日	平成7年(1995)3月30日		東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	
		(72)発明者	藤井 明宏	
		1	東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	沖電気
			工業株式会社内	
		(72) 発明者		
		(12/36934)	東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	沙爾気
				W. HELST
			工業株式会社内	
		(72) 発明者	中井 敏久	
			東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	冲電気
			工業株式会社内	
		(74)代理人	弁理士 工藤 宜幸	

(54) 【発明の名称】 音声通信システム

(57)【要約】



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の音声通信端末が伝送路上に分散配 置接続され、音声通信端末は他の音声通信端末とコネク ションレス型のインタネットプロトコルで音声通信を行 う音声通信システムにおいて、

上記各音声通信端末は、

音声信号を送信するときに、有音期間の音声信号を本体 パケットとして生成し、有音期間の直後に末尾パケット を生成し、各パケットには、音声情報とパケット識別情 報と、時刻情報又は通し番号とを設定して通信相手に送 信する误信手段と

受信パケットを送信元別に分け、パケット識別情報から パケット識別を行い、送信元別に、時刻情報又は適し番 号を参照して有音パケット群の再生を行うための音声混 局で発展して有音がない。 があることを特徴とする音 声通信システム。

【請求項2】 上記送信手段は、末尾パケットにも有音 期間の音声信号を載せて生成することを特徴とする請求 項1記載の音声通信システム。

【請求項3】 上記受信手段は、

送信元別に受信パケットを一時記憶するためにFIFO 型記憶手段で構成し、受信パケットを送信元別に記憶管 理することを特徴とする請求項1又は2記載の音声通信 システム。

【請求項4】 上記受信手段は、

いずれかの遠信元の音声通信端末から送られて来るパケットが本体パケット後に、末尾パケットが受信されるまで、パケットの最大遅延層とき時間である所定時間まで パケット到着を待ち続け、有音期間の音声信号を混合・ 再生することを特徴とする請求項1~3のいずれかに記 執の音声通信システム

【請求項5】 上記受信手段は、

同じ送信元の音声通信端末から、既に到着しているパケットよりも古い時期に送信されたパケットが後から到着した場合に、古いパケットを廃棄することを特徴とする請求項1~4のいずれかに記載の音声通信システム。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、複数の音声通信端末が 伝送路上に分散配置接続され、音声通信端末は他の音声 通信端末とコネクションレス型のインタネットプロトコ ルで音声通信を行う音声通信システムに関するものであ る。

[0002]

【従来の技術】近年、多地点間音声通信システムの研究 ・開発が行われている。このようなシステムの技術として、次の文献に示されているようなものがある。

文献1:電子情報通信学会技術研究報告、1987年、 SE87-103、『音声パケットにおける音声品質の 劣化要因と対策』 文献2:情報処理学会研究報告、1993年7月8日、 93-08-60、93-DPS-60、『インタネットトでの音声会話ツール』。

【0003】地域的に隔てられた者同士でのコミュニケ ーション手段の中でも音声通信は重要である。通常の会 話は有音部と無音部とから構成されており、無音部は全 体の60%を占めている。そこで伝送路がLAN(ロー ラルエリアネットワーク) などのようにパケット送信方 式の場合、音声通信では有音部を含む有音パケットだけ を送信すれば涌信回線の負荷を軽減することができる。 【0004】また、LANに接続される複数の端末間の 通信による多地点間の音声通信を実現する上で、パケッ トの通信プロトコルとして、例えば、UDP (ユーザデ ータグラムプロトコル: RFC768) を使用すること が考えられている。このユーザデータグラムプロトコル (RFC (Request for Comment) 768) は、インタネットのトランスポートプロトコル であって、コネクションレス型のIPデータグラム通信 をサポートするものである。更に、コネクション処理、 信頼性の確保、フロー制御などを行わないので、処理が 簡単である。従って、単発的に短いデータを送る場合に はFTCP (トランスミッションコントロールプロトコ ル)よりも簡素な構成で効率よく通信できる性質を有し ているのである.

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述の ユーザデータプラムプローコルによる遺信では、遺信員 荷が軽くプロードキャストやマルチキャストのような一 つのパケットで複数地点に送ることができる反面、コネ クションレス型の遺信であるため、パケットの始失や、 重接や、到着顔序などの逆転などが起きる可能性があ ある。

【0006】また、ユーザデータグラムプロトコルによる通信で、上述の各地点の知味からの有着パケットが介定限に該信されるが、受屈間ではいつ速信されるが、受る間ではいつ速信をはあらず、受信間であるため有着パケットが送信されないに、関わらず、受信間でパケットを移転見付は、既に別の地点から身でない。また逆にネットワークが込んでいるなどの理由で到着が遅れているイナットをであると、変にが、アットを持ちます。と、また逆にネットワークが込んでいるなどの理由で到者が遅れている。大学に大学に表し、また逆にネットワークが込んでいるなどの理由で到ではできた。これでは、また、世界の再生音が強切れて間によるなどの問題も思えるのである。 LANなどに複数(2007】以下のようなことのである。 LANなどに複数

の選末が接続され、これらの間の多地点間でコネクショ ンレン型のユーザデータグラムプロトコル (インタネッ トプロトコル) を使用して、簡単を適請アロトコルを使用して 簡単な構成で能率的に品質の良い音声再生を行い 得る音声通信システムの提供が要請されている。 (0008) 【課題を解決するための手段】そこで、本祭明は、複数 の音声通信端末が伝送路上に分散配置接続され、音声通 信簿末は他の音声通信端末と コネクションレス型のイン タネットプロトコルで音声通信を音声通信システムにお いて、以下の特徴的な構成で上述の課題を解決するもの である。

【0009】即ち、本発明の音声通信システムは、上記 各音声通信端末は、音声信号を送信するときに、有音期 間の音声信号を本体パケットとして生成し、有容期間の 直後に末尾パケットを生成し、各パケットには、音声情 報とパケット意明情報と、聴期情報及は適し番号とを設 定して通信相手に送信する送信手段と、受信パケットを 送信元別に分け、パケット識別情報のよのオット連別 行い、送信元別に、時期情報のは適し番号を参照して有 音パケット界の再生を行うための音声混合・会成を行う 受信手段とを備えるものである。

[0010]

【作用】本発明の音声通信システムの構成によれば、送 信パケットを本体パケットと、未尾パケットに分類して 生成すると共は、バケットに音師信号の他に時期で展 は通し番号と、パケットに満明情報とを設定して送信し、 受信手段は送信が別に受信パケットを分類し、パケット 場別情報からパケット識別を行い、送信元別に、時刻情 報又は適し番号を参照して有音パケット群の再生を行う ようにするので、再と「音声を途切れさせる」となく 投好を音声を出すた。しかしるオネクションレス型のイ ンタネットプロトコルによる音声通信システムの効果を 得つの、簡単な精成で実現することができるのである。 【001】【

【実施例】次に本発明の好適な実施例を図面を用いて説 明する。

「第1 実験例」: 図1は基本的な音が適信システムの構成図である。この図1において、音声適信システムは、端末1 a ~ 1 c が、又型のLA N 3 に接続されている。これらの端末1 a ~ 1 c は、それぞれ音声送信部100と、音声受信部200と、C P U と ディスプレイ装置なから構成されている。これらの構成で、端末1 a ~ 1 c の間で、ユーザデータグラムプロトコルを使用して、能学的に品質の良い再生音声で適信を行い得るシステムを検索するものでする。

【0012】CPUは普井送信結100や音井受信部2 00などを制御するもので、具体的には設定情報などの 変更制御などを行う。ディスプレイは音声送信部100 や音声受信部200などを制御するための種々の情報な どを表示したり、心端末との音声通信における他端末 のユーザの順画像の端末との音声通信における他端末

【0013】端末1bは端末1aに対して音声を送る場合、有音期間の音声信号を本体パケットとして送信し、 有音期間の直接に末尾パケットを送信する。更に、これ らのパケットには、音声データの他、ヘッグに時刻情報 とパケット情報とも付与することが好ましい。

【0014】 (書声送信都100): 図2は未実施 例の音声送信部100の機能構成図である。この図2に おいて、音声送信第100は、マイクロフォンT11 と、A/D(アナログ/デジタル)実機部101と、入 力音声パッファ部102と、有音中明階103と、パケ ・記憶部104と、ハケケット送信部107とから構成さ 机、パケット出力端子T12からLANに出力されるよ れ、パケット出力端子T12からLANに出力されるよ うに触点されている。

【Q015】A/D変換部101は、マイクロフォンT 11からのアナログ音声信号S101を一定の速度でデ ジタル化し、デジタル信号S102を入力音声パッファ 部102に与えるものである。入力音声パッファ部10 2は、一定の速度でデジタル化された音声信号S102 を一時高え、一定の長さに区切って音声パケットデータ S103をして、パケット記憶部104と、有音判別部 103とに与えるものである。

【0016】有案判別部103は、入力された資庫パケットデータが有音か無音からや判別し、有音/無音信号S104を送信制削額106に与えるものである。送信制脚部103の結果S104に基づいてパケット送の列削(S106、S107)を行うものである。パケット記憶部104は、音声パケットデータS103を一時記憶し、送信制脚部106から命令(S106)に基づいて記憶されている音声パケッドデータS105が、ヘッダ書き込み部105に出力され

(0017] ヘッダ書き込み部105は、送信制御部1 06から入力されるパケット情報(本体パケット、末尾 パケット)と時刻情報などをパケットのヘッダに書き込 み。パケットS108をパケット送信部107に与え

る。このようなパケットの構成は、特徴的な構成であ る。パケット送信部107は、パケットに宛先などの情 報を載せてパケットを接続先の各受信部に与えるために パケット出力端子T12を介してLANに出力するもの である。

【0018】(音声送信部100の動作): 音声送 信部100は、入力された音声データに対してパケット 分割を行った上で、それぞれのパケットの有音・無音を 制定し、図3のように有音部である、「本体パケット」 と、有音部最後の本体パケットの次のパケットである 「末尾パケット」との、2種類のパケットだけを送信す もりのである。

[0019] そこで、具体的には、マイクロフォンT1 1から入かされたアナログ音声信号S101は、A/D 変換部101に入力される、A/D変換部101は一定 の速度でサンアリングと量子化とが行われ、各サンブル データは一定の速度で出力される。アナログからデジタ ルに変換された音声信号S102は、入力音声パッファ 部102に順次人力される、人力音声バッファ第102 はサンアル数がD以上の量が高ったら、サンアル数 Dの 音声データS103が一度に出力される。このDの値は 『送信されパケット中の音形データの大きさ』である。 (00201音声データS103は、有音判定部103 及びパケット記憶部104に入力される。有音判定部103では入力した音声データS103が有のデータが、無着のデータがも判定し、その結果S104と出力さる。このS104は送信制等部106に入力される。 近信制等部106は、パケット記憶部104に入力される。 近信制等第106は、パケット記憶部104に対象がある第105に対して本体パケット又は末度パケットの識別信等S107 世上がするものである。

【0021】(法信制時報106): 図4は法信制 時部106の動作フローチャートである。この図4において、前のパケットが有管であったか、無音であったか。 を示字変数 pの初期化が行われる(p102)。この変 数pにオンかオフかの2通りの値を持ち、変数 pがオン であれば有音・変数 pがオフであれば無音とする。尚、 初期値はオフである。次に有音判定部103の結果が有 音かどうかのチェックが行われる(p103)。有音で あれば突数 pにオンを代大する(p104)。

【00221次にパケット記憶部104に記憶されているパケットを出力命令S106によって出力させ、ヘッ デ書を込み部105に入力したパケットのヘップに「本体パケット」の浅別子を書き込ませる(p107)。上記音を無音呼ਇ(p103)。大の音を中心では、変数pの値がオンかどうかのチェックが行れれる(p105)。変数p = オン、つまり、一つ前のパケットが有音であった場合は、変数p にオッセ代入してり、パケット記憶部104に記憶されているパケットと出力命令S106によって出力させ、ヘッグ書き込み部105に入力たパケットの次解子を考込ませる(p108)。変数の値がオフと料定(p103)に戻る。

【0023】パケット配機部104は、送信制制部10 6から出力命令5106が入力されると、記憶されている音声データ5105を出力する。音声データ5105 は、ヘッグ書き込み部105に入力される。ヘッグ書き 込み部105は、入力された音声データ5105に、20 5のパケット構成図に示すように時刻情報と、本体パケットが末尾パケットかのパケット情報を載せたヘッグを付ける。

【0024】この『時到情報は、先に述べた通信器内で パケットの重複や到着順呼の入れ違いが発生した場合で も受信順で対応できるようにするために設けられた情 報』である。この『時到情報は送信するパケット毎に異 なる値を持ち、且つそのパケットの古さ (新しさ)が分 かるものであれば良い』。 【00251例及ば、この映刻情報は、現在の映刻に基 づく値でも良いし、パケットを送信する毎にカウントア ップする適し番号でも良いし、現在の映刻と適上番号と を組み合かたものでもよい、パケット間様には送信期間 第106より指示された本体パケット又は未定パケット の識別子を載せるのである。これらのヘッダが付けられ た後、ヘッダ書を込み部105よりパケットS108が 出力される。

はのこれ。 【0026】次にパケットS108は、パケット送信部 107に入力される。パケット送信部107では入力されたパケットS108を送信さり相手致/複数ト だパケットS108を送信さりの通信に必要な情報を 付加してパケットS109を生成する。プロードキャス ト (全体に開始的に配信)やマルチキャスト (指令に たメンバだけに開報的に配信)やフルチキャスト で複数地点に送られることが可能な場合は、一つのパケット で複数地点に送られることが可能な場合は、一つの ットS108に対し、プロードキャスト又はマルチキャ スト用のパケットを生成する。パケットが生成される と、パケットが知着下12から出力される。

【0027】 (青春判定都103): 図6は有春料 定部1037機能構成図である。この図6において、有 育物収密103は、絶対値平均算出部1001と、比較 部1002とから構成されている、絶対値平均算出部 の01は、一般して入力音声データ51030強が、 振幅の正から負に変動しているため、この振幅の大きさ を機関するために各サンフルデータの絶対値平均5110 1021で得られた51001と関値1002とを比較 し、関値より大きければ有音、小さければ、語音の判定結 し、関値より大きければ有音、小さければ、語音の判定結 果51004と出力するものである。

【0028】(前井受信都200): 図7は木実施 例の音声受信都2000機能構成図である。この図7に おいて、音声受信第200は、LANからの信号をパケット大力端子下21から取り込むパケット受信記機能2 01と、混合合成部202と、音声出力制御第203 と、無音デーク生成都204と、切替えスイッチ205 と、音声出力がッファ部206と、D/A(デジタル/ アナログ)変換部207と、スピーカ下22とから構成 されている。

【0029】パケット受信記憶部201は、LANからのパケットS201を受信し、送信元別に分けて一時記憶するものである。音声出力制御部203は、パケット受信記憶部201の出力の制御(S203)や開音デンセンの5の制御(S208)や、混合合成部202の制御(S205)や、音声出力パッファ部206の制御(S209)などを行うものである。

【0030】混合合成部202は、パケット受信記憶部 201から得られた各地点それぞれの音声パケットデー タS202を混合合成して一つの音声パケットデータS 204を生成して切替よスィッチ205に与えるもので ある。無音データ生成部204は、音声出力制制部20 あたの制御(5206)に恋がれて適量な無音データ 2207を生成し、切替えスイッチ205に与えるもの である。切替えスイッチ205によるもの である。切替えスイッチ205は、光出力を混合合成し た音声パケットデータS204と、無音データS207 を切り着えて出力(5210)し、音声出力バッファ部 206に与えるものである。

【0031】 着押出力パッァ第206は、大力青声データを一時蓄え、一定の速度で音声信号S211を出力し、D/A変換第207に与えるものである。D/A変換第207は、デジタル化されている音声データS211をアナログ信号S21に変換し、スピーカ下22へ与えるものである。スピーカ下22はアナログ信号を音声出力するものである。

[0032] (音声受信部200の動作): 音声受信部200は、到着したパケットと运信元別に分け、本体パケット、再尾パケットの設計子を利用して一つの有音パケット部の途中をできるだけ途切れさせずに混合協会を行い、混合会成された音を出力する。また、混合合成されたパケットが全て有音部の先頭のパケットの場合は、混合合成データを再生パッファに入入して、当なよきの無音ークを再生パッファに挿入して、ボーバッファのアンダフローを防ぐ手段を備えるものであ

【0033】そこで、具体的には、パケット入力端子T21から入力されたパットを21のは、パケット受信記機201に入力される。パケット受信記機201に入力される。パケット受信記機201では、入力されたパケット内の時期情報を調べ、このパケットが同じ送信元の一つ前のパケットより新しいパケットの場合のみ、このパケットと同じか、名しくは古いパケットはFIFの事物機者不ご能慢さん。一つ前のパケットと同じか、名しくは古いパケットはFIFの事物機者不ご能慢といのである。

【0034】このパケット受信記憶都201には遠信元 毎に、それぞれに複数のパケットを記憶できるFIFO 型配憶集子を備えている。このFIFO型記憶者とは、 経路では、この次に読み出す記憶者子の位置に先期す インタ、この次に読み出す記憶業子の位置に先ばイン タがある。尚、先期ポインタ、末尾ポインタとも最初の 位置はひきする

【0035】図8において、FIFO型記憶素子へのデータの記録動作は次のようになる。

(1) 先生、末尾ボインタがあと一つで先頭ボインタに 温い付くなら終了する(これをオーバフローと呼ぶ)。 (2)次にオーバフローでなければ、末尾ボインタの位 置にデータを書き込み、末尾ボインタをシフトアップす る。つまり、図8の例では、7から8に末尾ボインタを シフトアップさせるものである。 【0036】また、FIFO型記憶累子からのデータの 読み出し動作は次のようになる。

(1) 先頭ボインタと末尾ボインタが剛じ位置なら記憶 されているデータがないので終了する(これを、アンダ フローと呼ぶ)。(2)次にアンダフローでなければ、 先頭ボインタの位置のデータを読み出し、先頭ボインタ をシフトアップする。つまり、図8の例では2から3へ 先頭ボインタをシフトアップするものである。

【0037〕以上のようにして、パケットを201は、 青声受信節200に到着すると、古いパケットは廃棄さ れ、新しいパケットだけをパケット受信記憶第201内 の送信元別のF1F0型記憶業子に順番に記憶される。 一方、パケット受信記憶第201内に記憶されているパ ケットの出力は、音声出力制御節203の制御によって 行われる。

【0038】音声出力削減解203は、他に混合合成部 202、無音データ生成部204、切替えスイッチ20 5の削減を行う。また、音声出力削減部203は無音が 一タ生成部204に無音データを作らせる際に音声出力 バッファ部206内のデータの残量を測べることも行う。

【0039】図9〜図11は音声出力制脚部203の処理プローチャートである。ここで、通信相手の数をNu かとする。そこで、先守図のにおいて、音声出力制脚部203は、各送信元毎に割り当てられた変数フラグ

(1) [i=0,1,…,Num-1]の初期代を行う (p202)。このフラグ(i)はオンオフの2通り の値を持ち、フラグ(i)=オンなら第1地点から有音 パケット群が送信中であることを意味し、フラグ(i) =オフなら第1地点から有音パケット群が送信されてい ないことを意味する。フラグ(i)の初期値は全てオフ である。

(0040) 次に混合合成部202の初期化及び突数m ix(i)[i=0、1...., Num=1]の初期化が行われる(p203)。この混合合成部202の部門で述べる。また、変数mix(i)[i=0、1..., Num=1]は、オン、オフの2面9の超を持ち、mix(i)=オンなら混合合成部202は新1地点からのパケットが入力されていないことを意味し、mix(i)=オンなら混合を放び202は新1地点からのパケットが入力されていないことを意味し、mix(i)=オフが入力されていないことを意味する。mix(i)の初期値は全てオフである(p203)。

【Q041】次に全てのフラグ(i)がオフ、つまりど
の地点も有音パケット群を選信中でないかを測べる(p 204)、全フラグ(i)がオフなら、次にパケット受 信記徳第201内にパケットが記憶されていれば、その パケットを読み出して、混合会成第202にパケット中 の音声データを入力する(p205)、このp205の 詳細な砂御には徐辺の11を用いて影明する。

【0042】上記音声データ読み出し処理(p205) を終了すると、次に全てのmix(i)の値がオフか否 かを調べる(p206)、つまり、パケット受信記憶部 201から混合合成部202に入力されたパケットが一 つもないか否かを調べるものである(p206)。ここ で、全てのmix(i)がオフならば、再び上記音声デ ータ読み出し処理 (p205) に戻る。尚、パケット受 信記憶部201に入力されるパケットが到着しない間 は、上記音声データ読み出し処理(p205)と全ての mix(i)の値がオフか否かを調べる(p206) 処 理とを継続するものである。

【0043】また、全てのmix(i)の値がオフか否 かを調べる(p206)処理から、上記音声データ読み 出し処理(p205)に進む途中のA地点で短時間だけ 処理を一時停止してシステム全体の処理負荷の軽減を図 ってもよい。更に、パケット受信記憶部201に入力さ れるパケットが一つ以上到着するまではA地点で処理を 一時停止しても良い。

【0044】一方、上記全てのmix(i)の値がオフ $R = S \times MT$

となる。 【0046】この最大遅延揺らぎ時間は使用している通 信路などによって異なるが、例えば、MT=0.5秒の A = R - L

となる 【0047】次に無音データ牛成部204で牛成された 無音データS207を音声出力バッファ部206に入力 させる(p211)。次に切替えスイッチ205を混合 合成部202からのデータが音声出力バッファ部206 に流れるように切り替える(p226)。次に混合合成 部202で生成された混合音声データを音声出力バッフ ァ部206に入力する(p227)。この後は再び上述 の混合合成部202の初期設定に戻る(p203)。 【0048】一方、図9の全てのフラグ(i)がオフか 否かの確認 (p204)で、オフでないと判断される と、図10の処理に進み、具体的には先ず現在の時刻を 計測する (p212)。この時刻は世界標準時など普遍 的なものに基づく必要はなく、システム内部が独自に持 つクロックでも構わない。この時の時刻をもOとする (p212)。次に音声データの読み出し処理を行う

み出し処理 (p205) と同様な処理である。 【0049】『この音声データ読み出し処理(p21 3)の主な目的は、前のパケットが本体パケットであっ た地点の中で、まだ混合合成部202に入力されていな いパケットを読み出すことであるが、その他に、新たに 有音部が発せられた地点のパケットがもしあれば、それ も読み出すことも行い、できるだけ早く全地点からのパ ケットの読み出しを行うものである』、

(p213)。この処理は上述の図10の音声データ読

【0050】次に現在の時刻を計測する(p214)。

か否かを調べる (p206) 処理で、全てのmix

(i)がオフでないならば、次に現在の音量出力バッフ ァ部206に残っている音声データのサンプル数を調べ る (p207)、この残量をしとする、次にこの残量し が図12に示すように今後のパケットの遅延揺らぎを吸 収できる量尺よりも大きいか否かを調べる(p20 8)。ここで遅延揺らぎを吸収できるならば後述の、切 替えスイッチ205を混合合成部202からのデータが

音声出力バッファ部206に流れるように切り替える処 理(ヮ226)に進み、できないならば次に切替えスイ ッチ205を無音データ生成部204からのデータが音 声出力バッファ部206に流れるように切り替える(p 209).

【0045】次に残量しに加えることで遅延揺らぎを吸 収できる量の無音データを生成する(p210)。ここ で、遅延揺らぎを吸収できるサンフル数 Rは、最大遅延 揺らぎ時間をMT(sec)、音声のサンプルレートを S(Hz) とすると、

... (1)

通信路であれば、サンプルレートを8kHzとすると、 R=4000となる。よって、無音データ生成部204 で生成し補充するサンプル数Aは、 ... (2)

この時の時刻をも1とする。次に時刻も0からも1まで の経過時間(t 1 - t 0) が丁より大きいか否かを測べ る(p215)。但し、Tは最大遅延揺らぎ時間若しく は適当に定めた時間である。例えば、最大遅延揺らぎ時 間が0.5秒であれば、T=0.5秒である(p21 5) 。ここで、 t1-t0がTよりも小さければ、変数 kの値を0に初期化する(p216)。次にフラグ (k)の値がオンで目つmix(k)の値がオフか否か を調べる(p217)。フラグ(k)=オンで且つmi x(k)=オフとは、第k地点から送られてくるはずの 連続する有音パケットをまだ混合合成部202に入れて いないことを意味する。ここで、フラグ(k)=オンで 且つmix(k)=オフならば、再び上述の音声データ 読み出し処理(p213)に戻る。

【0051】一方、フラグ(k)=オンで且つmix (k)=オフでないならば、次にkの値に1が加算され る(p218)。次にkの値が相手数Numよりも小さ いか否かを調べる(p219)。このkが相手数Num よりも小さいならば、再びフラグ(k)=オンで且つm ix(k)=オフか否かの判断(p217)に戻る。k の値が相手数Numよりも大きいならば、後述の、全て のn i x (k) がオフか否かを判断する処理 (p 2 2 5) に准te.

【0052】また、上述の時刻も0からも1までの経過 時間(t1-t0)がTより大きいか否かの判断で(p 215)、大きいと判断されると、次にkの値を0に初

期化する(p220)、次にフラグ(k)=オンで且つ mix(k)=オフか否かの判断を行う(p221)。 フラグ(k)=オンで且つmix(k)=オフであれ ば、次にフラグ(k)の値をオフにする(p222)。 次にkの値に1が加算される(p223)。次にkの値 が相手数Numよりも小さいか否かを調べ(p22

 小さければ上述のフラグ(k)=オンで且つmi x(k)=オフか否かの判断(p221)に戻り、大き ければ、後述の全てのmix(k)がオフか否かを判断 する処理 (p225) に進む。

【0053】このようにkの値を0に初期化する(p2 20)から、kの値が相手数Numよりも小さいか否か を調べる(p224)までの工程は、T時間待っても来 ない地点に対してはパケットが紛失した可能性があるの で、混合合成を諦めて、末尾パケットが到着しなくても フラグ(k)をオフにする処理を行う。これは紛失した パケットが末尾パケットである可能性もあるので、取り 敢えずフラグ(k)をオフにしておく。

【0054】次に全てのmix(k)がオフか否かを調 ベ(p225)、全てオフなら上述の混合合成部の初期 化 (p 2 0 3) に戻る。一方、全てのmix(k) がオ フでないならば、図9の切替えスイッチ205を混合合 成部202からのデータが音声出力バッファ部206に 流れるように切り替える処理(p226)に進む。

【0055】(音声データ読み出し処理p205の詳 細): 図11において、先ず変数kを0に初期化す る(p302)。mix(k)の値がオフ. つまり混合 合成部202に第k地占のパケットが入力されているか どうかを調べる(p303)。mix(k)=オフな ら、パケット受信記憶部201内の第k地点用のFIF ○型記憶素子がアンダフローか否かを調べる(p30) 4)。もしFIFO型記憶素子がアンダフローならkの 値に1を加える処理(p310)へ進み、FIFO型記 検索子がアンダフローでなければFIFO型記検索子か らパケットを一つ読み出す。尚、読み出す際のFIFO 型記憶素子の処理は図8で説明した処理と同様である。 また、mix(k)の値を調べて(p305)、mix (k)=オンならkの値に1を加える処理(p310) へ進む。

【0056】次に読み出されたパケットが末尾パケット であるか否かを調べ(p306)、末尾パケットである ならば、フラグ(k)の値をオフにする(p307)。 一方、末尾パケットでないならば、フラグ(k)の値を オンにし、mix(k)の値をオンにする(p30 8) 次に読み出された(p305)パケット中の音声 データを混合合成部202に入力する(p309)。 【0057】フラグ(k)の値をオフにする(p30 7)又は、パケット中の音声データを混合合成部202 に入力する (p309) のいずれかを終了すると、次に kの値に1を加える(p310)。次にkの値が相手数 であるNumよりも小さいか否かを調べる(p31 1)。ここでkの値がNumよりも小さいならば、上述 の混合合成部202に第k地点のパケットが入力されて いるかどうかを調べる(p303)に戻る。一方、kの 値がNumよりも大きい場合は、この一連の音声データ 読み出し処理 (p205)を終了し、図9のp206の 処理に戻るものである.

【0058】また、切替えスイッチ205から出力され た音声データS210は、音声出力バッファ部206に 入力される。音声出力バッファ部206は、入力された 音声データS210から1サンプルづつの音声データS 211を一定間隔(速度)で出力していく。音声出力バ ッファ部206から出力された音声データS211はD /A変換部207に入力される。D/A変換部207で は入力されたデジタル信号をアナログ信号に変換して出 力する。D/A変換部207から出力されたアナログ音 声信号はスピーカT12から音声出力される。

【0059】(混合合成部202): 一つのパケッ トに収まっている音声データの数をDとし、混合合成部 202に入力される音声データS202の各サンプル値 をau(0)、au(1)、…、au(D-1)とす る。また混合合成部202内にはサンプル数分の記憶領 域がある、これに記憶されているデータの値を、 buf (0), buf (2), ..., buf (D-1)とする。 先ず図9の混合合成部の初期設定(p203)の時点で buf(k)の初期化を次の式(2)のようにしてお ۲.

のように各サンプル毎に前の加算結果に音声データのサ ンプル値を加算していく。

【0061】更に必要ならそれぞれのbuf(k)の上 下の値をリミッタで制限する。図9の混合音声データ出 力(p227)の処理によって混合合成部202から最

... (2). u(0). au(1). ···. au(D-1)が入力され てくる。この入力された音声データに対して混合合成部 202は次の式(3)

 $buf(k) = buf(k) + au(k) \quad (k=0, 1, \dots, D-1)$... (3)

> 終的なbuf(k)の値が出力される。この出力された buf(k)で構成されている音声データが混合音声デ ータS204である。

> 【0062】(第1実施例の効果): 以上の第1実 **締例は 送信パケットを本体パケットと 末尾パケット**

に分類すると共に、パケットのヘッダに時刻情報とパケット情報と書き込み、音声受信部200のパケット受 信記憶部201にFIFO型記憶案子などを使用して、 音声送信部100、音声受信部200を構成したことで 具体的に次のような効果を得ることができる。

【0063】(1)音声迷信部100は、有音期間の音 声信号に対して本体ルケットを付与し、来程に末尾パケットを付与するだけであるので、複雑なパケット選別子を付与しないので回路構成を簡単にすることができる。 また、時期情報をヘッゲに設定することも一般のタイマ 回路機成が簡単である。 。 即器機成が簡単である。

【0064】(2) 音声受信器200は、未尾パケット が来るまではその地点から送られてくるパケットの到着 が送れても特ち振竹で混合合成を行うことで、 音音部の 途中が、図13のように途切れずに混合・合成・再生が できるので音質し良い。また、混合合成の際にそれぞれ の有音部内のパケットの間隔が開かないということは全 体の遅延の減少にもつながる。

【0065】(3) 音声型能能200は、ある地点から 木配がかっトが来たち、それ以降は都たに本体から ・が来るまでその地点からのパケットを特別時つというこ とは行わないので、入力された音声が無害区間であるた の有音がケットが温信されないはらかかわらず、受信間 でその地点のパケットの到着を待ち続けるということが 無くなり、全体の産延が短くなり、効率の良い処理がで きる。

【0066】(4)音声受信部200は、どこからもパケットが来ない間は音声出力劇物部203の処理の図9、図10のA地点で現時間若しくは長時間処理を停止すれば、どの地点かられケットが送られてこない間の無駄な負荷がかからない。

【0067】(5) 育声受信部200は、図10の音声 データ読み出し処理(p213)で到着が遅れているパ ケットを待つ間に、新たに別の地点からパケットが到着 しても読み出すことを行うので効率が良い。

【0068】(6) 各声受信盤200は、剥磨が遅れて いるパケットを永久に特つということは行わない、最大 の運能器らぎ時間より遅ければ、これはパケットの粉失 の可能性が大きいので、特も続ける最大時間は先に達べ たように最大の遅能揺らぎ時間にし切る、このようた ば、あるパケットが通信器内で粉失しても既に到着して いる他のパケットへの影響が少なくなる。また、特ち銭 に数まいまして、一般に対象して いる性のパケットがの影響が少なくなる。また、特ち銭 たまた、特ち銭 たまりに未尾パケットであっても、その地点の 有音部は終了したものとして問題なく終了することがで きる。

【0069】(7)音声受信部200は、既に到着して いるパケットより古いパケットは使わないようにしてい るので、古いパケットが後で再生されることがない。従 って、パケット到着順序が保証されない、ユーザデータ グラムプロトコルのような通信プロトコル上でも容易に 適用することができる。

[0070] (8) 音声受信器200は、混合合成した パケットが全て有管パケット群の先頭のときだけ、再生 バッフに、遊車な無管データを補充して遅延線6きを吸 収をするので、再生パッファのアングフロー明止のため に再生パッファに挿入する無管データが最小限で流せの で遅延分余りなくならない、また、連続する有能パケット群の途中には無管データを入れないので音が違切れ て聞こえることがなく、良好な音声を出力することがで ある。

【0071】以上のようなことから、しんハなどに複数 の端末が接続され、これらの間の多地点間でユーザデー タグラムプロトルと使用して、簡単な迷慮プロトコル で、簡単な構成で能率的に品質の良い容声再生を行う多 地点間音声速信ンステムを実現することができるのであ る。

【〇〇72】「第2実施例』: 上述の第1実施例では、 図③のように延続する有音のパケットの最後のパケット の次に未尾パケットを送信していた。この末尾パケット 内の音声データは無音であるので、混合合成に使用する 必要がたかった。そこで、第2実施例では図14のよう に末尾パケットにも音声データを載せるように構成する ものである。

【0073】多地点間音声運信システムとしての主な構成は、図1に示した構成と剛健であり、音声送信部300所機は2回5であような機能機などな。この2015で機能構成だけ、第19基網と同じ機能構成部には、同じ符号を付している。図15において、音可送信部300はマイクロフォンT11と、A/D変換部101と、入方音がバッファ部102と、看音判別部103と、ペグ書き込み部105と、送信制脚部106と、パケット送信部107と、2パケット送信部107と、2パケット送信部107と、2パケット送信部107と、2パケット送信部107と、2パケット送信部301とから構成されている。

【Q074】ここで、第1実純例と異なることは、2パケット記憶部301があることである。この2パケット記憶部301は、パケット2個を記憶できる記憶装置である。2パケット記憶部301の入出力は送信制御部106。によって制御される。

【60751 (音声送信部300の動作): 図15 において、マイクロフォンT11から入力音声バンファ 部102までは、第1実施化に同じておる。音声データ S103は、有音射明部103及び2パケット記憶部301に入力される。有音判所部103では、第1実施例と同様にその音声データS103が有意か無音かを判別し、その結果を送信制期部106 に伝える。一方、2パケント記憶部301に入力された音声データS103 は、2つのパケット記憶素子例(0)、M(1)の内、

初めのM(0) に記憶される。この2パケット記憶部301のM(0)、M(1) それぞれの入出力制御は、次に述べるように送信制御部106 が行う。

【0076】((送信制御部106~の動作)):

図16 (は第2 実施例の返信納博都106 の動作フロー ナャートである。この図16 (において、送信制博館 110 6 は前のパケットが有音であったか無音であったか 記憶する変数 pの初期化/炉行われる (p 402)。この pはオンかオフかの2通りの値を持ち、p がオンなかは ば有音。pがオフであれば無音とする、初期値はオフで ある (p 402)。次に2/ケット記憶部301に入力 されご音声データS103を2パケット記憶部301に 節の2つのパケット記憶条子例 (0)、例 (1)の内、 即かの例 (0) に記憶させる (p 403)。

【0077】次に有着判別部103の結果が有害か否かのチェックが行われる(p404)、有音であれば次に p=オン、つまり前のパケットが有肯であったか否かを 調べる(p405)、1内の2つのパケット記憶器301内の2つのパケット記憶器(0)、M(1)の内、M(1)に戻まっているデータをヘッグ書を込み部105に入力させ、ヘッグ書き込み部105に大力させ、ヘッグ書き込み部(5105)と出す(p406)、また、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでなりなられているが表しまります。

【0078】次に2パケット記憶部301内のM(0) に収まっている音声データをM(1)1円こさせ(p 408)、再び上述の2パケット記憶部301に入力された音声データS103を2パケット記憶部301内部の2つのパケット記憶等予M(0)、M(1)の内、初めのM(0)に記憶させる(p403)処理に戻るのである。

【0079】一方、上述の指幹判別部103の結果が有 音か否かのチェック(p404)で、有音でないなら ば、p-オンか否かを測べる(p409)、この判断で p=オンならばM(1)に成まっているデータをヘッグ 書き込み部105に入力させ、ヘッグ書き込み部105 に未述パケットの説明子を書き込む命令5107を出す (p410)、次にpの値をオフにし(p411)、再 び上述の2パケット記憶部301内部の2つのパケット記憶器310に入力された音中 タ5103を2パケット記憶部301内部の2つのパケット記憶業子M(0)、M(1)の内、初かのM(0) に記憶させる(p403)処理に戻るのである。

【0080】一方、上述のp=オンか否かの判断 (p4 09)で、p=オンでないならば、そのまま再び上述の 2パケット記憶部301に入力された音声デーラS10 3を2パケット記憶部201内部の2つのパケット記憶 表子M(0)、M(1)の内、部かのM(0)に記憶させる (p403)処理に戻るのである。また、ヘッグ書き込み部105以降の動作は第1 実施例の音声送話部の動作と同様である。

[Q081] (第2実施9の音声受信部): 第2実施の音声受信部): 第2実施の音声受信部において、第1実施例の音声手受信部と 200と異なる点は、末尾パケット内の音声データも混合 合成に用いることである。つまり、音が出力制制端20 3の処理が一部変更するだけで実現することができるので、異なる部分の内容を中心として以下に説明する。

【0082】第1 実施所での音声読み出し処理(図9の p205、図10のp213)の際には、末尾パケット はパケット受信記憶館201から混合合成部202に入 力しなかった。それは第1実施所では図3のように末尾 パケットは無音のデータであるので、混合合成する必要 がないためである。そこで、第2 実施所では図14のよ うに末尾パケットも有音部に含まれるため、この末尾パケットも混合会成能202に入力して混合合成を行う必要がある。そで、更に音中出力削縮第203の処理 で、音声読み出し処理(p205、p213)の際に

は、末尾パケットはパケット受信記憶部201から混合 合成部202に入力させるように制御する。 【0083】((音声読み出し処理p205、p21

3)): そこで、図 17 は初 実施例の音声読み 出し処理(p 205 。 p 213)の処理フローチャートである。この図 17 において、第 19 映理のの図 1 2 定策な 所は、パケット中の音声データを混合会成部に 入力 (p 309)の部分である。即ち、第 1 実施例の 図 1 2 では、未収パケットと判断 (p 306) される と、フラグ (k) = オフとするだけで、この末収パケットを混合合成部 20 2 に入力なかった。

【0084】 しかしながら、第2 実施例の図17では末尾パケットと判断(p306)されび後、フラグ(k) コオフ(p307)とした後、パケット中の音甲データを混合合成部202に入力(p309°)し、kの値に1を加える処理(p310)を行うことで実現するものである。この部分の処理の工程が第1実施例と異なる部分である。

【0085】(第2実施例の効果): 以上の第2実施例の頑昧によれば、上述の第1実施例の効果に加え、末尾パケットも有音パケットに用いる構成であるので、第1実施例に対べ、転送パケット数を軽減することができた。 伝送路の員のを軽減することができるのである。 (0086] (他の実施例): (1)尚、多地点問音声パケットなができるのである。 (0086] (他に上れた電力につ塩素が引きたりできる。 後にしれた単一に対象が引きたができる。 (2087] (2)また、マイフロフォンからアナログ音声信等で入力していたが、音源がデジタル信号であるなら、そのまま人/D変換部を通さずに送信しても良い。)

【0088】(3)更に、スピーカからアナログ音声信号を出力したが、出力端子がデジタル信号を受け付ける

なら、そのままD/A変換部を通さずに出力しても良

【0089】(4) 更にまた、混合合成では1つのパケットが入力された後、前の混合合成されたデータに混合合成していく方法を述べたが、全ての地点からのパケットが入力された後でそれぞれのパケットを一度にまとめて混合合成しても良い。

【0090】(5)また、混合合成の前に各パケットの 音量や音質を個別に変えてから混合合成を行っても良

W.

【0091】(6)更に、パケット中の時刻情報を古い パケットの廃棄のために使用したが、その他に画像など 他のメディアとの同期を取る際にも時刻情報を利用する ことができる。

【0092】(7) 更にまた、伝送される音声データは 圧縮などはしなかったが、通信負荷を減らすために音声 データを圧縮して伝送しても、受信後の混合合成を行う 手前で圧縮データを伸展すればよい。

【0093】(8)また、第1実施例では、末尾パケットは混合合成には用いなくても良いので、図6のパケット中の音声データの部分は付けないで、ヘッダ部分だけの短いパケットでも良い。

【0094】(9) 更に、第1実絶例の受信処理では、 末尾パケットは混合合成には用いなかったが、末尾パケ ット内の音声データが無音データであれば第2実施例の 受信処理を用いても良い。

【0095】(10)更にまた、LANは、バス型の他、スター型、リング型、メッシュ型、これらの複合型などの種々の伝送路形態を採ることができる。

【0096】(11)また、音声の符争化方式としては、種々の方式を採用することができる。例えば、波形 符号化方式、スペクトル符号化方式、ハイブリッド符号化方式などが好ましい。波形符号化としては、PCMの他、AB/→MBPCM、ADPCM ADPCM ADPCM

[0097]

【発明の効果】以上述べく様に本発明の構成によれば、 複数の音声通信端末がコネシションレス型のインタネッ トプロトコルで音声通信を行うシステムにおいて、各音 声通信器末が、音声信号を送信するときに、有音期間の直接 信本尾パケットとせまし、有音明間の直接 に末尾パケットを生成し、名パケットには、音声情報と パケット施別情報と、時期情報又は遠し番号とを設定し 一連信用手に返信する遺信手段と、受信がケットを送信 元別に分け、パケット識別を行い、送信元別に、時刻情報からパケット講別を行い、送信元別に、時刻情報又は適し番号を参照して有き パケット群の両生を行うための音声混合、合成を行う受 信手段とを備えたことで、態単な適虚プロトコルを使用 して簡単な構成で能率的に高質の臭い音声両生を行う音 声適信システムを実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1実施例の多地点間音声通信システムのシステム構成図である。

【図2】第1実施例の音声送信部の機能構成図である。 【図3】第1実施例の送信する有音パケット群の説明図

【図4】第1実施例の音声送信部の送信制御部の動作フローチャートである。

【図5】第1実施例のパケットの構成図である。

【図6】第1実施例の音声送信部の有音判別部の機能構成図である。

【図7】第1実施例の音声受信部の機能構成図である。 【図8】第1実施例のパケット受信記憶部内のFIFO

型記憶素子の説明図である。 【図9】第1実施例の音声受信部の音声出力制御部の動

作フローチャート(その1)である。 【図10】第1実施例の音声受信部の音声出力制御部の

動作フローチャート (その2)である。 【図11】第1実施例の音声出力制御部の音声データ読

み出し処理のフローチャートである。

【図12】第1実施例の出力音声バッファ部の音声データのサンブル数の残量しを説明するための、パケットの 遅延揺らぎを吸収できる量Rとの関係を説明する図であ な

【図13】第1実施例の効果を、従来との関係で説明するための説明図である。

【図14】第2実施例の送信する有音パケット群の説明 図である。

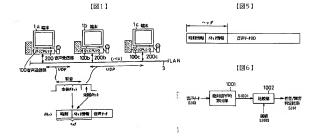
【図15】第2実施例の音声送信部の機能構成図であ

【図16】第2実施例の音声送信部の送信制御部の動作 フローチャートである。

【図17】第2実施例の音声出力制御部の音声データ読 み出し処理のフローチャートである。

【符号の説明】

1a-1c…橋未 3…LAN、100…音声送信器、101…A/D(アナログ/デジタル) 変換部、102 …入力音声バッファ部、103…有音判別部、104… パケット記憶部、105…ペッグ書き込み部、106… 送信制御部、107…パケット送信部、200…音声受 信部、201…パケット受信記憶部、202…接合成部、203…音声出力制即部、204…無音データ生成部、205…個春之人少十年、200…音声受力。205…個春之人少十年、200…音声出力パップ。207…日かり、200~音声出力パップである。205…例春之人イッチ、200~音声出力パップである。207…D/A(デジタル)一音声出力パップである207…D/A(デジタル)一音声出力パップである207…D/A(デジタル)一音声出力パップである207…D/A(デジタル)一音声出力パップ T11…マイクロフォン、T12…パケット出力端子、 T21…パケット入力端子、T22…スピーカ。



【図2】

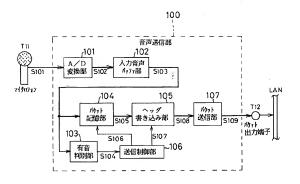
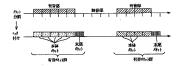


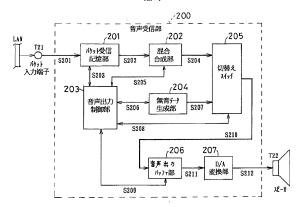
図 分が記憶されている □ 分が記憶されていない

[⊠3] ([⊠8]) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 1,000 647 3,000 647



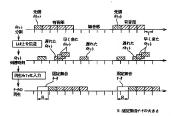
[図4] START - p102 初期設定 p=OFF p103 NO 有音? YE S p104 NO p=ON p=0N? TYES _p106 p=OFF ~ p108 末尾がか 本体がかり ~p107 を出力 を出力

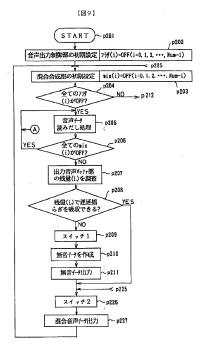
【図7】



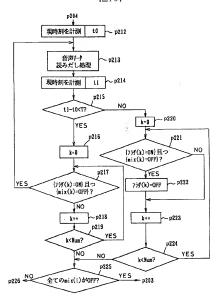
ş.

【図12】

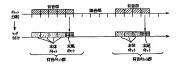




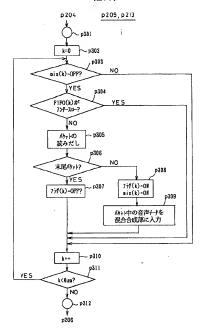
[210]



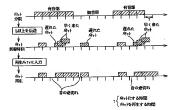
[214]



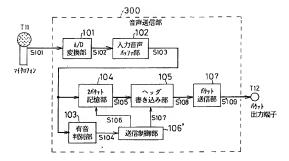
[2]11]



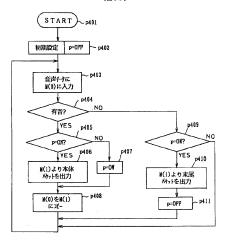
【図13】



【図15】



[**3**16]



【図17】

